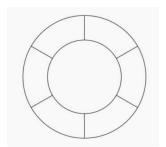
ریاضیات گسسته تمرین مقدماتی هشتم - روابط بازگشتی سید حمید محمودی تاریخ تحویل ۱۴۰۴/۶/۳

سؤال ١.

میخواهیم شکل زیر که شامل هفت ناحیه است را با چهار رنگ به گونهای رنگ کنیم که هیچ دو ناحیه مجاوری همرنگ نباشند. تعداد این روشهای رنگ آمیزی را با استفاده از روابط بازگشتی بیابید.



ياسخ:

در ابتدا رنگ دایره وسط را مشخص می کنیم که ۴ حالت دارد و در انتهای حل آن را لحاظ می کنیم. بنابراین برای باقی شکل سه رنگ می ماند. حال برای باقی شکل از روش بازگشتی استفاده می کنیم. اگر A_n را تعداد روش های رنگ آمیزی n ناحیه که به صورت دوری به هم متصل اند با کمک سه رنگ بنامیم خواهیم داشت:

$$A_1 = r$$

$$A_{\mathtt{Y}} = \mathtt{Y} \times \mathtt{Y} = \mathtt{F}$$

و رابطه بازگشتی A_n به صورت:

$$A_n = \mathbf{Y} \times \mathbf{Y}^{n-1} - A_{n-1}$$

که به این شکل بدست می آید:

فرض کنید ابتدا ناحیهها به صورت خطی قرار گرفته باشند، در این صورت برای اولین خانه γ حالت و برای باقی γ حالت خواهیم داشت. ولی چون باید دو سر نیز متفاوت باشند باید حالات یکی بودنشان ازین مقدار کم شود که همان A_{n-1} است. پس خواهیم داشت:

$$A_1 = r$$

$$A_{\mathtt{Y}} = \mathtt{Y} \times \mathtt{Y} = \mathtt{F}$$

$$A_{\mathtt{r}} = \mathtt{r} \times \mathtt{r}^{\mathtt{r}} - A_{\mathtt{r}} = \mathtt{i}\mathtt{r} - \mathtt{s} = \mathtt{s}$$

$$A_{\mathfrak{p}} = \mathfrak{r} \times \mathfrak{r}^{\mathfrak{p}} - A_{\mathfrak{p}} = \mathfrak{r} \mathfrak{p} - \mathfrak{p} = \mathfrak{t} \mathfrak{h}$$

$$A_{\mathfrak{d}} = \mathfrak{r} \times \mathfrak{r}^{\mathfrak{p}} - A_{\mathfrak{p}} = \mathfrak{p} \mathfrak{h} - \mathfrak{t} \mathfrak{h} = \mathfrak{r} \mathfrak{p}$$

$$A_{\mathfrak{p}} = \mathfrak{r} \times \mathfrak{r}^{\mathfrak{d}} - A_{\mathfrak{d}} = \mathfrak{q} \mathfrak{p} - \mathfrak{r} \mathfrak{p} = \mathfrak{p} \mathfrak{p}$$

$$A_{\mathfrak{p}} = \mathfrak{r} \times \mathfrak{r}^{\mathfrak{p}} - A_{\mathfrak{p}} = \mathfrak{q} \mathfrak{q} - \mathfrak{p} \mathfrak{p} = \mathfrak{q} \mathfrak{p}$$

و در نهایت باید این عدد را در ۴ ضرب کنیم که رنگ آمیزی مرکز هم انجام شود:

 $179 \times 9 = 3.9$

سؤال ٢.

فرض کنید $n={f r}^k$ فایل دانش آموزی داریم که با شناسههای یکتا شماره گذاری شدهاند:

$$A = \{a_1, a_7, ..., a_n\}$$

هر فایل دارای یک شناسه خاص است و هدف ما پیدا کردن جایگاه فایلی مشخص به نام a در این مجموعه است.

منظور از «پیدا کردن جایگاه» این است که بررسی کنیم فایل a در چه موقعیتی از آرایه A قرار دارد. برای انجام این کار، الگوریتم جستجو عناصر آرایه را بررسی کرده و هر بار a را با یک عنصر از مجموعه مقایسه می کند.

در اینجا منظور از «مقایسه» بررسی رابطه بین a و یک عنصر a_i از آرایه است، مانند:

$$a > a_i$$
 يا $a < a_i$

. هدف ما این است که تعیین کنیم در بدترین حالت، چند مقایسه لازم است تا فایل a را بیابیم

اهنمایی:

در این مسئله، دو حالت را بررسی کنید:

- زماني كه فايل ها به صورت نامرتب ذخيره شدهاند.
- زمانی که فایل ها به صورت صعودی مرتب شده اند، یعنی:

$$a_1 < a_2 < \dots < a_n$$

با توجه به ساختار فایل ها در هر حالت، روش مناسب جستجو و تعداد مقایسه های لازم در بدترین حالت متفاوت خواهد بود که باید توضیح داده شود.

پاسخ :

بسته به اینکه آرایه مرتب باشد یا نه، پاسخ متفاوت است.

• حالت اول: آرایه مرتب نیست.

در این حالت باید جستجوی خطی انجام دهیم و ممکن است همه عناصر را بررسی کنیم: (جز عنصر آخر)

$$x_n = n - 1$$

• حالت دوم: آرایه مرتب شده است، به صورت

$$a_1 < a_7 < \dots < a_n$$

در این حالت می توان از جستجوی دودویی استفاده کرد. در هر مرحله، عنصر میانی a_g را بررسی می کنیم:

- . اگر $a=a_q$ باشد، فقط یک مقایسه لازم است.
- . اگر $a < a_g$ باشد، جستجو را در نیمه چپ ادامه می دهیم.
- . اگر $a>a_g$ باشد، جستجو را در نیمه راست ادامه می دهیم.

بنابراین رابطه بازگشتی زیر را داریم:

 $T(n) = T(n/\mathbf{Y}) + \mathbf{Y}$

با اعمال بازگشتی مکرر:

$$T(n) = T(n/\mathbf{Y}) + \mathbf{Y} = T(n/\mathbf{Y}) + \mathbf{Y} = \cdots = T(\mathbf{Y}) + \log_{\mathbf{Y}} n$$

چون T(1)=1 داریم:

 $T(n) = \log_{\mathbf{Y}} n + \mathbf{Y}$

در نتیجه:

اگر آرایه مرتب نباشد:

 $x_n = n - 1$

اگر آرایه مرتب باشد:

 $x_n = \log_{\mathbf{Y}} n + \mathbf{Y}$